PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

06-342478

(43)Date of publication of application: 13.12.1994

(51)Int.CI.

G06K 7/10 G06K 7/00

(21)Application number: 03-299981

(71)Applicant : GOLD STAR CO LTD

(22)Date of filing:

02.09.1991

(72)Inventor: LEE KI H

(30)Priority

Priority number : 90 9013805

Priority date: 01.09.1990

Priority country: KR

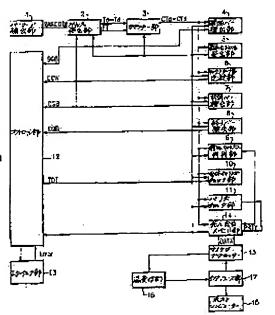
(54) BAR CODE INFORMATION RECOGNITION PROCESSING METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To eliminate the erroneous read of bar code information by performing the comparative analytical processing of bar code relating data in terms of a software.

CONSTITUTION: A microprocessor 15 checks parity discrimination signals PRT inputted to ports P0-P7 synchronized with the clock pulses of a pulse generation part, then, successively stores the count signals CTa-CTc of a counter part 3, the count signals CTa+CTc of a character width comparison part 6 for indicating the total length of one character and the bits '1' and '0' of the similar character discrimination signals VAMB of a similar character discrimination part 9 in an accumulator and thereafter, obtains the shares M1-M3 of the following characters by respectively dividing the count signals CTa+CTc for indicating the total length of the character by the count signals CTa-CTc. In such a manner, after decoding the data of a bar code outputted from a FIFO memory part 14 to information provided in

the bar code data in the microprocessor 15, they are outputted through a transmission/reception part 16.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

25.06.1993

[Date of sending the examiner's decision of

04.11.1997

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

- f [Date of registration]
 - [Number of appeal against examiner's decision of rejection]
 - [Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
 - [Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-342478

(43)公開日 平成6年(1994)12月13日

(51) Int.Cl.5

識別記号

FΙ

技術表示箇所

G06K 7/10 9191-5L

庁内整理番号

7/00 K 9191-5L

> 請求項の数3 啓面 (全13頁) 審査請求 有

(21)出願番号

特願平3-299981

(22) 出願日

平成3年(1991)9月2日

(31)優先権主張番号 13805/1990

(32)優先日

1990年9月1日

(33)優先権主張国

韓国 (KR)

(71) 出願人 590001669

株式会社金星社

大韓民国、ソウル特別市永登浦区汝矣島洞

(72)発明者 リー キ ハク

大韓民国、ソウル トゥクピョルシ、セオ

ダエモーンーク, ホンゲウン 1ードン,

444 - 9

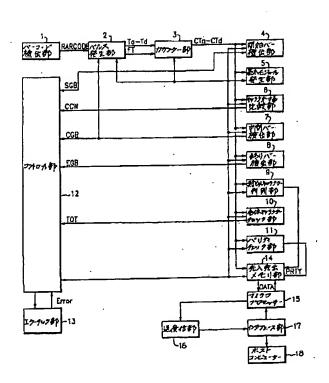
(74)代理人 弁理士 青木 朗 (外4名)

(54) 【発明の名称】 バーコード情報認識処理方法

(57)【要約】

【目的】 本発明は、デルタ距離方式により検出され先 入先出メモリに貯蔵したバーコード関連データをマイク ロプロセッサーに入力させ、該バーコード関連データを 処理した後、インターフェース部を通ってホストコンピ ューターへ正確に伝送し得るようにしたバーコード情報 認識処理方法を提供しようとするものである。

【構成】 先入先出メモリ部から出力するパリティ判別 信号PRT、一つのパリティカウント信号CTa-CT c、一つのキャラクタの総長を表わすカウント信号CT a + C T c 、及び類似キャラクタの判別信号 V A M B の 入力をマイクロプロセッサーで受けて順次貯蔵し、前記 カウント信号CTa+CTcをカウント信号CTa, C Tb, CTcに夫々分割してその持分M1, M2, M3 を求めた後、該持分から当該バーコード情報を認識し、 その認識結果に従う十進数のデータを送受信部を介して 直列伝送し得るようにした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 バーコード読み取りディコーダーシステムの先入先出メモリ部(14) から順次的に出力されるパリティ判別信号(PRT)、一つのキャラクターのカウント信号(CTa, CTb, CTc)、一つのキャラクターの総長さを表わすカウント信号(CTa+CTc)、及び類似キャラクター判別信号(VAMB)とをマイクロプロセッサー(15)から受けて累算器に順次貯蔵し、その後上記キャラクターの総長さを表わすカウント信号(CTa+CTc)を上記カウント信号(CT 10a)、(CTb)、(CTc)に夫々分けてその持分(M1)、(M2)、(M3)を求めた後貯蔵し、上記持分(M1)、(M2)、(M3)を求めた後貯蔵し、上記持分

(M₁), (M₂), (M₃)から原来のバーコード情報を認識し、その結果による十進数のデーターを送受信部(16)を通して伝送することを特徴とするバーコード情報認識処理方法。

【請求項2】 前記パリティ判別信号(PRT)が奇数 パリティ状態である時、持分 $(M_1 - M_3)$ が $M_1 = 2$, M2 = M3 = 1 であり、且つ類似キャラクター判別信号 (VAMB) が高電位又は低電位であるとき十進数の1 又は7のデーターを出力し、 $M_1 = 1$, $M_2 = M_3 = 2$ であり、且つ上記類似キャラクター判別信号(VAM B) が高電位又は低電位であるとき十進数の2又は8の データーを出力し、 $M_1 = 3$, $M_2 = 2$ であれば十進数 の0のデーターを、 $M_1 = 2$ 、 $M_2 = M_3$ であれば十進 数の9のデーターを、 $M_1 = 1$, $M_2 = 3$ であれば十進 数の6のデーターを、 $M_1 = 3$, $M_2 = 1$ であれば十進 数の3のデーターを夫々出力し、上記以外の場合には十 進数の5のデーターを出力して、送受信部(16)とイ・ ンタフェース部(17)とを通し前記データを伝送する ことを特徴とする請求項1に記載のバーコード情報認識 処理方法。

【請求項3】 前記パリティ判別信号(PRT)が偶数 パリティ状態である時、持分 (M1 - M3)がM1 = M2 =1, M3 = 2であり、且つ類似キャラクター判別信号 (VAMB) が高電位又は低電位であるとき、十進数の 1又は7のデーターを出力し、 $M_1 = M_2 = 2$, $M_3 =$ 1であり、且つ類似キャラクター判別信号 (VAMB) が高電位又は低電位であるとき十進数の2又は8のデー ターを出力し、 $M_1 = 1$, $M_2 = 2$ であれば十進数の 0 のデーターを、 $M_1 = 1$, $M_2 = 3$ であれば十進数の9 のデーターを、 $M_1 = 1$, $M_2 = 3$ であれば十進数の 6 のデーターを、 $M_1 = M_2 = 1$, $M_3 = 3$ であれば十進 数の3のデータを、 $M_1 = 3$, $M_2 = 1$ であれば十進数 の4のデーターを夫々出力し、上記以外の場合には十進 数の5のデーターを出力して送受信部及びインターフェ ースを通してホストコンピューターに上記データーを伝 送することを特徴とする請求項1に記載のバーコード情 報認識方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はバーコード読み取り機(Bar code reader)に係るもので、詳しくはデルタディスタンス(Delta distance)方式を利用してバーコード関連データーを先入先出(FIFO)メモリーから受け、マイクロプロセッサーでソフトウエア的に処理した後直列通信インタフェース部を通してホストコンピューターに正確に伝送し得るようにしたバーコード情報認識処理方法に関するものである。

[0002]

【従来の技術】図10は従来のバーコード読み取りディ コーダーシステムプロック図で、図面に示したように、 バーコードから反射されて出て来る光信号を電気的信号 であるディジタル信号に変換させるスロット走査部10 1と、上記スロット走査部101から発生されたディジ タル信号の間隔を2進数でカウントするバーコード間隔 カウンター制御部102と、上記バーコード間隔カウン ター制御部102から出力されたバーコードのディジタ ル信号を貯蔵すると共にその貯蔵されたデータをパルス 発生部104から発生されたクロックパルスに同期させ て出力する先入先出 (FIFO) メモリー部103と、 上記先入先出メモリー部から出力されたデータをディコ ーディングして出力するディコーダー部105と、上記 ディコーダー部105から出力されたデータの中からバ ーコードの正常データを分離するフレーム制御部106 と、上記フレーム制御部106から出力されたバーコー ドのデータを検索して処理すると共にバーコードがスロ ット走査部101により読まれる位置に来ているかを決 定する為に走査制御部108を通してスロット走査部Ⅰ 01を制御するマイクロプロセッサー107と、上記マ イクロプロセッサー107から出力された正常のバーコ ードをホストコンピューター110にインタフェースす るインタフェースアダプター109とにより従来のバー コードデコーダシステムが構成されていた。

【0003】そして、このように構成された従来のバーコード読み取りディコーダーの動作を説明すると次の通りである。即ち、スロット走査部101は、マイクロプロセッサー107の制御を受ける走査制御部108の制御信号によりバーコードから反射して来た光信号を電気的信号に変換し、よって、スペースからバーに遷移するスペース/バー遷移信号STV*と、バーからスペースに遷移するバー/スペース遷移信号RTV*のディジタルパルスとを発生し、バーコード間隔カウンター制御部102に印加する。この時、そのバーコード間隔カウンター制御部102に7ペース/バー遷移信号STV*とバー/スペース遷移信号RTV*との時間間隔を2進数でカウントして先入先出メモリ部103に貯蔵する。

【0004】スロット走査部101から出力された信号 50 STV*・RTV*によってバーコードカウンター制御 部102が停止され、バーは"1"、スペースは"0" を表わす信号VIDと共に上記スペース/バー遷移信号 STV*とバー/スペース遷移信号RTV*との時間間 隔カウント信号を先入先出メモリー部103に出力す る。この時点でバーコード間隔カウンター制御部102 はリセットされ、次のバーコード信号がカウントされ る。

【0005】上記先入先出メモリー部103に貯蔵され たデータはパルス発生部104から出力されたクロック パルスによって同期され、ディコーダー部105に出力 されると共にバーコードの間隔幅を表わす11ビット2 進データと、間隔がバーであるかスペースであるかを表 わす信号VID、及びクロックパルスCLKとがディコ ーダー部105に出力される。よって、ディコーダー部 105では上記先入先出メモリー部103から出力され たデータにより十進数文字を表わすBCDビットとバー コードの左側、右側マージン (Margin)、センタ ーバンド、エラー等を表わす4個のBCDビットを出力 する。即ち、バーコードの間隔がバーであるか、又はス ペースであるかを表わすマークMARK信号と、3個の 以前の間隔と共に現在のバーコード間隔が以前の間隔と 同じかを表わすイコール信号EQUALと、バーコード が奇数パリティ又は偶数パリティであるかを表わすパリ ティ信号PARITY等をフレーム制御部106に出力

【0006】フレーム制御部106はマイクロプロセッ サー107から出力されるリード信号RD及びライト信 号WRによりディコーダー部105から出力された信号 の中でバーコードに適当でないデータと適当なデータと に分離してマイクロプロセッサ107に印加する。マイ クロプロセッサー107はバーコードがスロット走査部 101によって読まれる位置に来ているかを決定する為 に走査制御部108を通してスロット走査部101を調 整し、それから出力された信号が走査制御部108を通 って入力されるとフレーム制御部106を検索する。こ の時、フレーム制御部106から分離されたバーコード データが印加されると、そのバーコードデータが適当な バーコードであるかを決定する為に訂正(Correc tion) 分折とモジュールテンチェック (Modul e Ten Check)をし、適当なバーコードをイ ンターフェースアダプター109を通してホストコンピ ューター110に伝送する。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】然るに、このような従 来のバーコード読み取りディコーダーシステムにおいて は、スロット走査部から出力されたスペース/バー遷移 信号STV*とバー/スペース遷移信号RTV*とを利 用してスペースとバーとを直接カウントするため、バー コード印刷過程でバーコードにインクのにじみ現象が発

題があった。また、ディコーダー部及びそのディコーダ 一部の出力信号を処理してホストコンピューターに伝送 する為の回路等が複雑に構成されているので全体の回路 が煩雑になり、高速にバーコードを走査する場合にエラ ーが発生し易いという欠点があった。

[0008]

【課題を解決するための手段】本発明の目的は、デルタ ・ディスタンス方式によって検出されて先入先出メモリ ーに貯蔵されたバーコード関連データをマイクロプロセ ッサーに入力させ、その入力されたバーコード関連デー ターを処理した後インターフェース回路を通してホスト コンピューターに正確に伝送し得るようにしたバーコー ド情報認識処理方法を提供しようとするものである。

【0009】本発明の目的は、バーコードから反射され た光信号を検出してディジタル信号に変換し、そのディ ジタル信号が高電位から低電位、及び低電位から高電位 に変わる度毎にトグルされるトグル信号を発生すると共 に上記2種類のトグル信号と反対のトグル信号を発生 し、それらトグル信号の幅を夫々カウントし、そのカウ ント信号を利用してバーコードのデータ読み取りに必要 な各種信号を検出して先入先出メモリーに貯蔵し、その 先入先出メモリーに貯蔵されたバーコード関連データを マイクロプロセッサーに入力してソフトウェア的に処理 した後、直列通信インターフェース回路を通してホスト コンピューターに伝送することによって達成される。

[0010]

【実施例】以下、本発明の実施例に関し図面を用いて詳 細に説明する。図1は本発明に係るバーコード読み取り ディコーダーシステムブロック図である。図面に示すよ うに、バーコードから反射された光信号を検出してディ ジタル信号に変換するバーコード検出部1と、該バーコ ード検出部1から出力されたディジタル信号がハイ(高 電位)からロー(低電位)に変る時、及びローからハイ に変る度毎にトグルされるトグル信号Ta, Tbと、そ のトグル信号Ta, Tbと反対のトグル信号Tc, Td を発生するパルス発生部2と、該パルス発生部2から出 力されたトグル信号Ta-Tdの幅をカウシトしてその カウント信号CTa-CTdを出力するカウンター部3 と、該カウンター部3のカウント信号からバーコードの 開始信号である開始バー (Start Guard B a r) をチェックして開始バー信号を出力する開始バー 検出部4と、上記開始バー信号SGBが検出された時、 一つのモジュールに対する上記カウンター部3のカウン ト信号の倍数値を持つ基本モジュールを生成する基本モ ジュール発生部5と、上記カウンター部3から一つのキ ャラクターに対する信号が入力された時、上記基本モジ ュール発生部5から出力された基本モジュールを利用し て7モジュールで構成された正当なキャラクターである かをチェックしてキャラクタ幅比較信号CWを出力する 生するような場合にはバーコードを読み取る信頼性に問 50 キャラクター幅比較部6と、上記カウンター部3のカウ

ンター信号からバーコードの中間信号である中間バー (Center Guard Bar) をチェックして 中間バー信号CGBを出力する中間バー検出部7と、上 記カウンター部3のカウント信号からバーコードの終り 信号である終りバー (End Guard Bar) を チェックしてバーコードが終ったという終りバー信号E DBを出力する終りバー検出部8と、キャラクター認識 でエラーを防止するために、上記カウンター部3からの 隣接したスペースとバーとを合わせたモジュールのカウ ンター値及び隣接したバーとスペースとを合わせたモジ ュールのカウンター値を区別する判別信号を先入先出 (FIFO) メモリー部14に出力する類似キャラクタ ー判別部9と、上記カウンター部3から出力された中間 バーの左側及び・右側に同じ数のキャラクターがあるか をチェックして全体(total)キャラクター信号T OTを出力する全体キャラクターチェック部10と、上 記カウンター部3から出力されたキャラクターがバーコ ードの中間バーの左側から入力されたのか右側から入力 されたのかをチェックして、先入先出メモリー部14へ 奇数パリティ又は、偶数パリティを出力するパリティチ エック部11と、上記開始バー検出部4、キャラクター 幅比較部6からの出力をチェックして上記パリティチェ ック部11、カウンター部3及び類似キャラクター判別 部9の出力を先入先出メモリー部14に貯蔵し、終りバ ー検出部8及び全体キャラクターチェック部10の出力 をチェックして先入先出メモリー部 1 4 のデーターが出 力されるのを制御するコントロール部12と、上記全体 キャラクターチェック部10から出力された全体キャラ クター信号TOTをコントロール部12を通して入力さ せエラーをチェックするエラーチェック部13と、上記 先入先出メモリー部14から出力されるパリティ信号P RT、カウント信号CTa-CTc、全体キャラクタ信 号TOT及び類似キャラクター判別信号VAMBを受け 原来のバーコード情報に信号処理するマイクロプロセッ サー15と、該マイクロプロセッサー15の出力データ ーをホストコンピューター18へ伝送する送受信部16 及びインターフェース部17とを備える。

【0011】図2は図1に示したマイクロプロセッサーと非同期式送受信部の詳細回路図である。図に示すように、上記先入先出メモリー部14から出力されたデータをパルス発生部19のクロックパルスに同期させて当該バーコードが持っている情報を処理した後、並列に伝送するマイクロプロセッサー15と、上記パルス発生部19のクロックパルスを分周して出力する分周器20と、該分周器20から出力されるクロックパルスによって同期されて上記マイクロプロセッサー15から伝送された並列データーを直列に伝送する送受信部16と、該送受信部16から伝送された直列データーをインターフェース部17に伝送するナンドゲートNANDIーNAND でなるロジック部21と、上記ホストコンピューター

18から出力されて上記インタフェース部17を通った信号を上記送受信部16に伝送するインバーターゲイト Li ー L4 でなるバッファー部22とを備えて、マイクロプロセッサーと非同期式送受信部の回路が構成されている。図中未説明符号 I3はインバーターゲイトを示したものである。

【0012】図5は本発明で使用されるバーコードの構成例である。図に示すように、バーコードで単位になるバー"1"及びスペース"0"をモジュールと言うが、 最初の11個以上の左側バーコードの左側には、左側マージン(Margin)LMがあり、その隣りにバーコードの開始を表わす開始バーSBがあり、続いて7個のモジュールで構成される左側のキャラクターL、CHがある。次いで中央部位に中間バーが表わされ、右側にキャラクターR、CH、バーコードの終りを表わす終りバーEB、そして7個以上の右側バーコードの右側マージンRMで表わされる。

【0013】更に、一つのキャラクターは2個のスペースと2個のバーとで表わされるが、中間バーCBの左側ではスペース、バー、スペース、バーの順序で表わされ、右側ではバー、スペース、バー、スペースの順序で表わされ、バーコードの左右のどの方向からでも走査が可能になっている。上記において、開始バーSBは1,0,1であり、中間バーCBは0,1,0,1,0であり、終りバーEBは1,0,1のモジュールで構成されている。

【0014】このように構成された本発明に係るバーコード情報認識処理方法を以下に詳細に説明する。バーコードから反射されてた光信号はバーコード検出部1で検出された後、ディジタル信号に変換されパルス発生部2に印加される。そのパルス発生部2ではバーコード信号が高電位"1"から低電位"0"に変る度毎にトグルされるトグル信号Ta、及びそのトグル信号Taと反対のトグル信号Tcが生成され、出力される。またバーコード信号が低電位"0"から高電位"1"に変る度毎にトグルされるトグル信号Tb、そしてTbと反対のトグル信号Tdが生成されて出力される。

【0015】例えば、バーコードを左側からスキャンすると、バーコード検出部1では、図6 (A) に図示されるようなディジタル信号が出力される。パルス発生部2では図6の(A) に図示されるように各々、トグル信号Ta, Tb, Tcが発生して出力さる。バーコードを右側から走査するとバーコード検出部1では、図6 (B) に図示されるようなディジタル信号が出力される。パルス発生部2ではその図6 (B) に図示されるようなトグル信号Tc, Tb, Taが発生されて出力される。且つまた、上記トグル信号Ta, Tb, Tcが高電位から低電位に変わる度毎にインパルス信号FTaーFTcが発生されて出力される。

3 でなるロジック部21と、上記ホストコンピューター 50、【0016】上記トグル信号Ta, Tb, Tcはカウン

ター部3に印加され、よって、そのカウンター部3ではそのカウント信号CTaーCTcの幅をカウントして夫々の次のトグル信号のカウントが終るまで記憶する。その記憶されたカウント信号CTaーCTcは失々8ビットで出力され、開始バー検出部4等に印加される。この時、開始バー検出部4は上記カウント信号CTaーCTcから開始バーSBを検出して開始バー信号SGBをコントロール部12に印加する。これにより、コントロール部12はシステム全体を制御する。

【0017】上記開始バー検出部4で開始バー信号SG 10 Bが検出されると、基本モジュール発生部5はカウンタ 一部3のカウント信号CTa, CTb, CTcを乗算及 び加算させて基本モジュール等4MOD, 6MOD, 8 MOD、10MODを作って出力し、キャラクター幅比 較部6はカウンター部3のカウント信号CTa-CTc から一つのキャラクターL、CHが読まれる度毎にその カウンター部3のカウント信号CTa, CTcを加算し て一つのキャラクターの長さを求め、そのキャラクター が7モジュールで構成された正当なキャラクターである かを基本モジュール発生部5から出力された基本モジュ ール等6MOD、8MODと比較する。正当なキャラク ターと判断されると、キャラクター幅比較信号CCWを コントロール部12に印加する。即ち、カウンター部3 のカウンター信号CTa-CTcを加算して求めた一つ のキャラクターが7モジュールであって、基本モジュー ル6MODと基本モジュール8MODとの間にある場 合、正当なキャラクターと判断し、キャラクター幅比較 信号CCWを出力する。これにより中間バー検出部7 は、0,1,0,1,0の中間バーCBが入ったかをカ ウンター部3のカウント信号CTa-CTcから検出す 30

【0018】中間バーCBが検出されるとコントロール部12に中間バー信号CCBを出力すると共に、パルス発生部2に出力して該パルス発生部2でバーコード信号を反転させる。これは中間バーの左側と右側が、互いに反転されたキャラクター体系を持つので、そのバーコード信号を反転させて互に同じ構造を持つようにする為である。これにより効率的に回路を構成することが出来る。

【0019】その後、一連のキャラクター等が終ると、終りバー検出部8ではカウンター部3から1,0,1の終りバーEBが入力されるかを検出する。終りバーEBが検出されると、バーコードが終ったことを知らせる終りバー信号EGBをコントロール部12に出力する。

【0020】図3はバーコードを左側から走査した場合のバーコード検出部1の出力波形によるパルス発生部2の出力波形の例である。図に示すように、バーコードの十進数の0-9に対応するカウンター部3のカウント信号CTa-CTcは、図3の(A)から(J)に示したように出力される。

【0021】図4はバーコードを右側から走査したとき、バーコード検出部1の出力波形に従うパルス発生部2の出力波形の例である。バーコードと対応する十進数0-9を示すもので、カウンター部3のカウント信号CTa-CTcは図4(A)から(J)に示したように出力される。この図3及び図4のカウント信号CTa-CTcを表で示すと表1のようになる。

[0022]

【表1】

10進数	СТа	L C I	CTc	R C H CTa CTb CTc
U	5	3	2	2 3 5
1	<u>.</u> 4	4	3	3 4 4
2	3	3	4	4 3 3
3 .	5	5	2	2 5 5
4 .	2	4	5	5 4 2
5	3	5	4	4 5 3
6	2	2	5	5 2 2
7	4	4	3	3 4 4
8	3	3	4	4 3 3
9	4	2	3	3 2 4

【0023】図3の(B)及び(H)からわかるよう

に、十進数"1"と"7"に対するカウント信号CT a, CTb, CTcは4, 4, 3となって互いに同じで あり、図3の(C)及び(1)でわかるように十進数 "2"と"8"に対するカウント信号CTa, CTb, CTcは3, 3, 4となって互いに同じである。従って "1"と"7", "2"と"8"の類似キャラクターを 類似キャラクター判別部9で判別して類似判別信号VA MBを先入先出メモリー部14に印加させる。即ち、キ ャラクター"1"は図3の(B)に示すように、区間 (T1)で2個のモジュール0, 0を持っており、キャラ クター"7"は図3の(H)に示すように区間T2で1 個のモジュール0を持っている。同様に、キャラクター "2"と"8"の場合においても図3の(C)及び (1) に示すようにキャラクター"2"は区間T3 で2 個のモジュール0,0を持っており、キャラクター "8"は区間T4 で1個のモジュール0を持っている。 【0024】従って、上記区間T2, T4 においての1 個のモジュールを類似キャラクター判別部9に構成され た乗算器で夫々2個のモジュールに乗算し、且つ、区間 T1, T3 においての2個のモジュールは夫々4個のモ ジュールに乗算する。また、基本モジュール発生部5か ら出力された基本モジュール6MODは類似キャラクタ 一部9の内部除算器で1/2に除算し、上記2モジュー ル又は4モジュールを除算器を通った3モジュールを比 50 較器で比較して、3モジュール値よりも大きいとキャラ

O

クターの"1"と"7"、"2"と"8"で"1"又は "2"と判別し、3モジュール値よりも小さいとキャラ クター"7"又は"8"と判別される。即ち、類似キャ ラクター判別部9は、2モジュール又は4モジュールを 3モジュールと比較して3モジュール値よりも大きいと 類似キャラクター判別信号VAMBを高電位に出力して 先入先出メモリー部14に印加し、反対に3モジュール 値よりも小さいと低電位信号を先入先出メモリー部14 に印加する。

【0025】また、全体キャラクターチェック部10は、カウンター部3のカウント信号CTaーCTcから一つのキャラクターが終る度毎にカウントを進め、中間バー0、1、0、1、0の左側及び・右側にある同じ数のキャラクターがカウンター部3から感知されたかを確認し、等しくなければ、その結果をコントロール部12を通してエラーチェック部13に印加してエラー信号を発生させる。

【0026】パリティチェック部11はバーコードが中間バー0,1,0,1,0の左側から入力されたか、又は右側から入力されたかを判別してその結果を先入先出メモリー部14に印加する。即ち、パリティチェック部11はカウンター部3のカウント信号CTa,CTb,CTcを合算した後、その合算されたカウント信号CTa+CTb+CTcを基本モジュール発生部5から出力される基本モジュール4MOD,6MOD,8MOD,10MODと比較し、いずれか一つと等しければ偶数パリティ判別信号PRTを先入先出メモリー部14に出力してバーコードの左側から読まれたということを表わす。反対に、等しくなければ奇数パリティ判別信号PR*

*Tを出力してバーコードの右側から読まれたということを表わす。

10

【0027】そして、コントロール部12では開始バー検出部4から開始バー信号SGBを受けてシステムを制御し、キャラクター幅比較部6からキャラクター幅比較信号CCWを受けて正当なキャラクターと認めた場合、パリティ判別信号PRT、キャラクターを構成するカウント信号CTa-CTcと、一つのキャラクターの総長さを表わすキャラクター幅比較部6のカウント信号CTa+CTc、類似キャラクターを判別し得る類似キャラクター判別信号VAMBとを先入先出メモリー14へ入力するように制御する。

【0028】このように、終りバーまで終り、正当なバーコードが検出されるとコントロール部12は先入先出メモリー部14に貯蔵されたデーター等をマイクロプロセッサー15のポートP0-P7に印加し、図7から図9に示すフローチャートの過程を遂行する。

【0029】このとき、マイクロプロセッサ15はパルス発生部19のクロックパルスに同期されてポートPoーP7に入力されたパリティ判別信号PRTをチェックした後カウンター部3のカウント信号CTa,CTb,CTcと一つのキャラクターの総長さを表わすキャラクター幅比較部6のカウント信号CTa+CTc、及び類似キャラクター判別部9の類似キャラクター判別信号VAMBのビット1,0を累算器(A:accumulator)へ順次貯蔵し、以後、上記キャラクターの総長さを表わすカウント信号CTa,CTb,CTcで夫々分けてそれに従うキャラクターの持分M1,M2,M3を求める

。即ち、 $M_1 = \frac{CTa + CTc}{CTa}$, $M_2 = \frac{CTa + CTc}{CTb}$, $M_3 = \frac{CTa}{CTb}$

CTa+CTc

で求めてその持分M1, M2, M1 を貯蔵する。

CTC

 Bはチェックされない。更に、上記持分が $M_1=2$, $M_2=3$ であればキャラクターを十進数の9のデータで出力し、持分が $M_1=1$, $M_2=3$ であればキャラクターを十進数の6のデータで出力する。且つ、上記持分が $M_1=M_2=1$, $M_3=3$ であれば十進数の4のデータを出力し、 $M_1=3$, $M_2=1$ であれば十進数の3のデータを出力する。上記以外の場合は、十進数の5のデータを出力する。

【0031】一方、上記パリティ判別信号PRTが左側から読まれたことを表わす偶数パリティ状態、即ち高電位状態において、上記持分が $M_1=M_2=1$, $M_3=2$ であり、類似キャラクター判別信号VAMBのビットが1であるとき、キャラクターを十進数01のデータで出力し、類似キャラクターを十進数07のデータで出力すであればキャラクターを十進数07のデータで出力す

る。且つ同様に、 $M_1 = M_2 = 2$, $M_3 = 1$ であり、類似キャラクター判別信号 V A M B M_3 「であればキャラクターを十進数の M_4 2 のデータで出力し、類似キャラクターを十進数の M_5 8 のデータで出力する。また、上記持分が $M_1 = 1$, M_5 2 = 2 であればキャラクターを十進数の M_5 0 のデータで出力し、持分が $M_1 = 1$, M_5 2 = 3 であればキャラクターを十進数の M_5 9 のデータで出力する。更に、持分が $M_1 = 1$ 3, $M_2 = 3$ であれば十進数の M_5 6 のデータで出力し、 M_5 1 M_5 1 M_5 2 = 1 であればキャラクターを十進数 M_5 2 = 1 であればキャラクターを十進数 M_5 2 = 1 であればキャラクターを十進数の M_5 3 のデータで出力する。上記以外の場合は、十進数の M_5 5 のデータで出力する。

【0032】このように、マイクロプロセッサー15で 先入先出メモリー部14から出力されたバーコードのデ ータを当該のバーコードデータが有する情報に復号した 後、送受信部16のアドレス端子A0ーA2及びチップ 選択端子CS0を選択してデーター入力端子D0ーD7 にデーターを並列に出力する。この時、送受信部16は データ・ターミナル準備信号DTRと送信要求信号RT 20 Sとをロジック部21のナンドゲートNAND1, NA ND2を介してインターフェース部17に印加してホストコンピューター18へ出力する。これによりホストコンピューター18はキャリアディテックトデータ信号D SO、データ準備完了信号DSR、及びデータ信号SI Nをインターフェース部17に印加してバッファー部2 2のインバーターゲートI1, I2, I3を介して上記 送受信部16に出力する。

【0033】送受信部16はこれを認識してマイクロプロセッサー15から出力されたバーコードのデータを出 30 力端子Soutを通して直列にロジック部21のナンドゲートNAND3を通してインターフェース部17に印加する。インターフェース部17はその入力されたデータを直列にホストコンピューター18へ伝送する。このようにしてデーターが全て伝送されると、ホストコンピューター18はインターフェース部17にクリア要求信号CTSを印加する。そのクリア要求信号CTSは、バッファー部22のインバーターゲート13を通って送受信部16に印加され、これにより送受信部16からマスターリセット信号MRを出力してマイクロプロセッサー 40 15をリセットさせる。

【0034】ここで分周器20は、クロック発生部19のクロックを分周させて送受信部16に同期クロック信号として印加する。

12

[0035]

【発明の効果】以上、説明したように、本発明においては、デルタディスタンス方式を利用してバーコードのデータを検出して先入先出メモリーに貯蔵し、その先入先出メモリーから出力されるバーコード関連データをマイクロプロセッサーでソフトウェア的に比較分析処理することによって、バーコード情報の誤読が殆ど無くなり、また、バーコードを高速にスキャンし得る効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係るバーコード読み取りデコーダーシステムのブロック図である。

【図2】図1のシステムのマイクロプロセッサーと非同期式送受信部との回路図である。

【図3】図1のシステムのパルス発生部の出力波形図である。

【図4】図1のシステムのパルス発生部の出力波形図で の あろ

【図5】バーコードの構成例を示す図である。

【図 6 】図 1 のシステムのパルス発生部の出力波形図で ある。

【図7】本発明に係るバーコード情報認識処理方法を示すフローチャートである。

【図8】本発明に係るバーコード情報認識処理方法を示すフローチャートである。

【図9】本発明に係るバーコード情報認識処理方法を示すフローチャートである。

30 【図10】従来のバーコード読み取りデコーダーシステムのブロック図である。

【符号の説明】

14…先入先出メモリ部

15…マイクロプロセッサ

16…送受信部

17…インターフェイス部

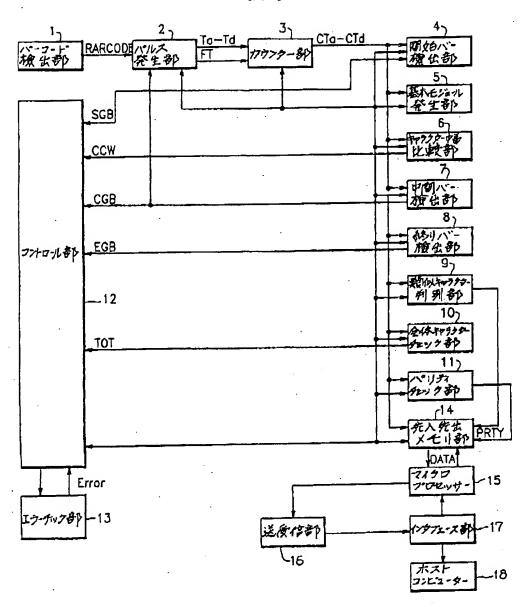
19…パルス発生部

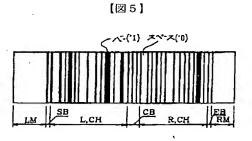
20…分周器

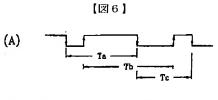
21…NANDゲート

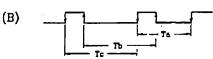
40 22…インバータゲート

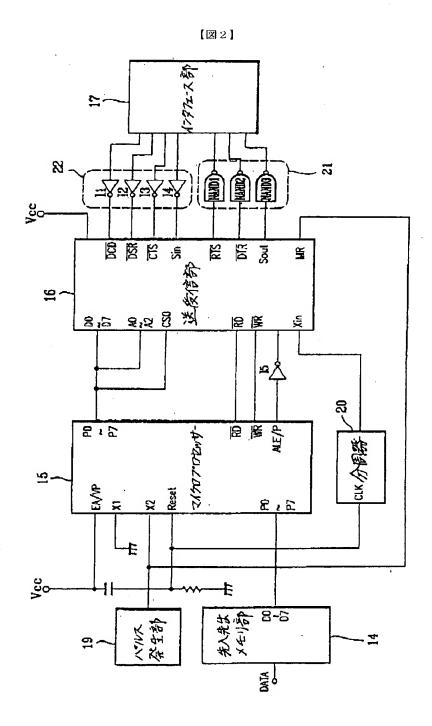
【図1】

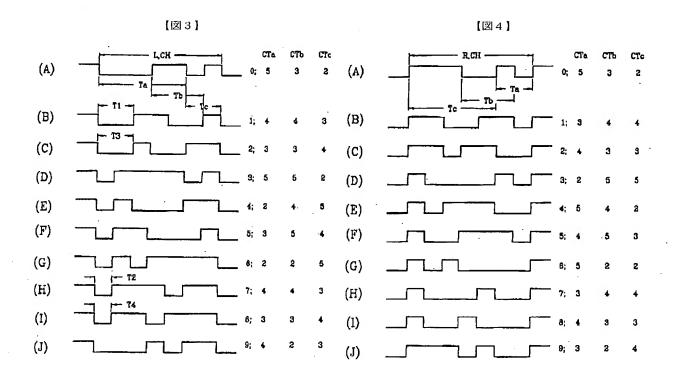




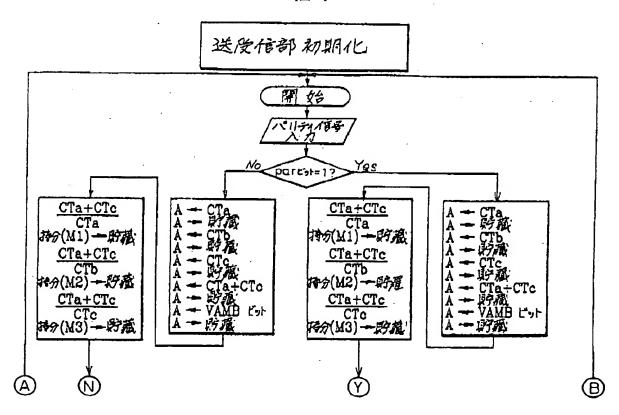








【図7】



[図8]

